

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number : 2001-350669
 (43)Date of publication of application : 21.12.2001

(51)Int.Cl.

G06F 12/08
G06F 3/08
G11B 20/10

(21)Application number : 2000-175556
 (22)Date of filing : 07.06.2000

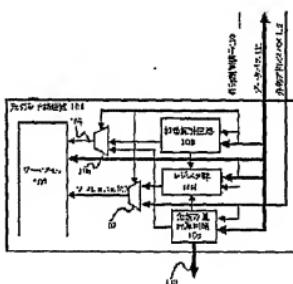
(71)Applicant : HITACHI LTD
 (72)Inventor : IGUCHI SHINYA
 TSUNODA MOTOYASU
 HONDA KYOSHI
 ICHIKAWA MASATOSHI
 TAKAYASU ATSUSHI
 NISHIKAWA MANABU

(54) PRE-READ PREDICTING DEVICE

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a pre-read predicting device controlling a pre-read quantity and obtaining an access characteristic for every region on memory media for improving the utilization efficiency of a cache memory in a disk device with the cache memory mounted.

SOLUTION: This pre-read predicting device comprises a weighted statistical circuit, a register group, a pre-read calculating circuit, and a work memory. The command data sent via a data bus are retained in the work memory, and the command history retained in the work memory is statistically processed by the weighted statistical circuit in consideration of the order of the command history. The statistical result is compared with the sent command by a pre-read quantity calculating circuit to calculate a pre-read quantity. In statistical processing, an evaluated value for every region of the memory media is retained in the work memory as reference for a disk control device in the data substituting work of the cache memory.



. EQUAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開2001-350669

(P2001-350669A)

(43)公開日 平成13年12月21日(2001.12.21)

5

(51)Int.Cl ⁷	識別記号	F I	テーボード(参考)
G 0 6 F 12/08	5 0 5	G 0 6 F 12/08	5 0 5 C 5 B 0 0 5
	5 4 3		5 4 3 B 5 B 0 6 5
	5 5 7		5 5 7 5 D 0 4 4
3/06	3 0 2	3/06	3 0 2 A
G 1 1 B 20/10		G 1 1 B 20/10	A
		審査請求 未請求 開示請求の数5 O L (全 26 頁)	

(21)出願番号 特願2000-175556(P2000-175556)

(22)出願日 平成12年6月7日(2000.6.7)

(71)出願人 000005108

株式会社日立製作所
東京都千代田区神田駿河台四丁目6番地

(72)発明者 井口 健也

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株式会社日立製作所システム開発研究所内

(72)発明者 角田 元泰

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株式会社日立製作所システム開発研究所内

(74)代理人 100075096

弁理士 作田 康夫

最終頁に続く

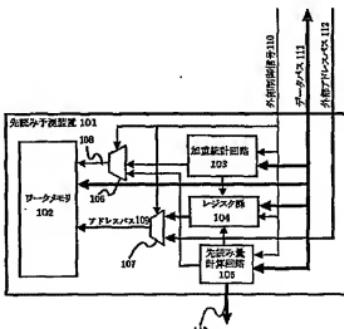
(54)【発明の名称】 先読み予測装置

(57)【要約】

【課題】キヤッシュメモリを搭載したディスク装置において、キヤッシュメモリの利用効率を改善するため、先読み量の制御と、記録媒体上の領域ごとのアクセス特性を求める先読み予測装置を提供する。

【解決手段】加重統計回路、レジスタ群、先読み量計算回路および、ワークメモリから構成された先読み予測装置を構成し、データバスを介して送られてきたコマンドデータをワークメモリへ保持すると共に、ワークメモリへ保持されたコマンド履歴を加重統計回路でコマンド履歴の順序を考慮した統計処理を行い、その統計結果と送られてきたコマンドを先読み量計算回路で比較し、先読み量を算出する。また、統計処理を行な際、ディスク制御装置がキヤッシュメモリのデータの置換などの作業を行な際参照できるように、記録媒体の領域ごとの評価値をワークメモリへ保持しておく。

図1



【特許請求の範囲】

【請求項1】現在のコマンドと以前のコマンドの履歴から最も適な先読み量を算出する先読み予測装置において、コマンドの履歴と、コマンド履歴内の各コマンドの順序、コマンドがアクセスしたロジカルブロックアドレス及びセクタ数によって重み付けして統計処理を行った結果を保持しておくワークメモリと、コマンド履歴のアクセス順序から重み付け統計処理を行う際に用いる評価値を求めるための評価値変換テーブルと、コマンドの履歴をワークメモリから取り出し、評価値変換テーブルを用いて評価値を求めて、統計データと統計データの範囲の広がりを計算し、ワークメモリへ統計データを記録する加重統計計算回路と、統計データの範囲の広がりを先読み量の比率に変換する比較変換テーブルと、ワークメモリ内の統計データと現在のコマンドを比較し対応する統計データの先読み量に関するデータを取り出し、比較変換テーブルを用いて算出した先読み比率と積をとることで先読み量を算出する先読み計算回路からなることを特徴とする先読み予測装置。

【請求項2】請求項1記載の先読み予測装置を内蔵し、ホストとのインターフェースを制御するインターフェース制御回路、複数のアドレスバスを制御するアドレスマルチプレクサ、データバスを制御するデータマルチプレクサ、記録媒体を制御するディスクフォーマッタ、エラー訂正を行うECO、各モジュールを制御するシーケンサから構成され、ホストからコマンドを受け取ると直接受け先読み予測装置を起動して先読み量を計算し、ディスクフォーマッタに最大先読み量を設定することで記録媒体からの先読みを制限することを特徴とするディスク制御装置。

【請求項3】請求項1記載の先読み予測装置と、ディスク制御装置、キャッシュメモリ、ROM、CPU、記録媒体を制御するサーボ系制御回路から構成され、ディスク制御装置がホストからコマンドを受け取ると、CPUに対してディスク制御装置が割り込みを発生させることでコマンドの入力を知らせ、CPUが先読み予測装置を制御して先読み量を算出し、ディスク制御装置に対して先読み量を設定することを特徴とする記録装置。

【請求項4】請求項2記載のディスク制御装置を内蔵した記録装置において、CPUがキャッシュメモリ内のデータをセグメント単位で扱い、個々のセグメント情報を記録したセグメント管理テーブルによってセグメントを管理するキャッシュメモリの制御方式において、先読み予測装置が計算した評価値をCPUが読み出し、その評価値をセグメント管理テーブルの各セグメントに関する評価値情報と比較し、最も評価値が低いセグメント情報を破棄することで、先読みを行なうデータの格納領域をキャッシュメモリ上に確保することを特徴とする記録装置。

【請求項5】請求項4記載の記録装置において、ホストの発行したコマンドが、キャッシュメモリ内のデータの

一部にヒットした場合(ハーフヒット)、先読み予測装置が計算したアクセス評価値を調べ、評価値が高ければハーフヒットしたセグメントに不足分のデータを記録媒体から読み出すことで新しいセグメントを生成することなくハーフヒットしたセグメントのセグメントサイズを拡大することで、評価値の高いセグメントを残すように制御を行うことを特徴とする記録装置。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】本発明は、記録装置及びそれを搭載する情報機器に関係し、特に記録装置からのデータの先読みの制御方式に関する。

【0002】

【従来の技術】磁気ディスクを用いた記録装置において、磁気ディスクのシーケ動作などを考慮すると、アクセス速度はそれを使用するホストのデータ転送速度と比較してかなり低速である。このため、従来から磁気ディスクを用いた記録装置にはこれらの速度差を吸収するためにキャッシュメモリが搭載されてきた。これを用いて、一度磁気ディスクから読み出されたデータをキャッシュメモリへ保存し、さらに、ホストが一度要求したデータの論理ブロックアドレス(以下、LBA)に対応するデータを磁気ディスクよりあらかじめ読み出す先読みと呼ばれる機能を用いることで、ホストへのデータ転送速度を向上させてきた。従来技術では、特開平6-119244に記載されているように、記録装置の物理領域ごとのヒット判定の結果を統計処理し、記録装置からの読み出しを制御する方式、特開平8-134834に記載されているように、ホストからのアクセスパターンがランダムアクセスか、シーケンシャルアクセスかを識別して、記録装置からの読み出しを行う方式、そして、米国特許5675213に記載されているように、キャッシュメモリ内のデータの格納状態から次に先読みを行なるべき位置と先読み量を計算する方式がある。

【0003】

【発明が解決しようとする課題】上記従来技術では、先読みを行なう記録媒体上の各領域において、過去平均どれだけのデータが一度にアクセスされたかという情報を持たない。そのため、ヒット率は高いがホストが少量のデータしか要求してこないような領域に対してのアクセスが行われた場合、その領域に対して先読みが起動されると、必要以上にシーケンシャルに多量のデータをキャッシュメモリへ読み込んでしまう。このため、キャッシュメモリ上の他のデータを上書きしてしまうので、全体的に見てキャッシュメモリのヒット率が低下する。

【0004】また、上記従来技術では、ホストからのシーケンシャルアクセスが一定期間続いた後、ランダムアクセス傾向が強い領域のデータのアクセスを行なった場合、シーケンシャルに多量にキャッシュメモリに読み込んでしまい、他のデータを上書きしてしまうので、キャ

ッショメモリのヒット率が低下する。

【0005】また、上記従来技術では、先読み制御のためのデータをキャッシュメモリの状態を処理することで得ていたため、キャッシュメモリの容量に依存する。このため、キャッシュメモリの容量が少ないと、先読み制御のためのデータを十分に得ることが出来ず、先読み制御の精度が低下する。

【0006】本発明の目的は、キャッシュメモリ内のデータの不要な書き抑制し、キャッシュメモリの利用効率を改善することである。

【0007】また、本発明の別の目的は、キャッシュメモリ内のデータのヒット率を向上させることである。

【0008】さらに、本発明の別の目的は、キャッシュメモリの容量とその制御方式の影響を受けずに先読みの制御を行うことである。

【0009】

【課題を解決するための手段】上記目的を達成するために、ホストからのコマンドの履歴とそのコマンド履歴から計算された統計結果を記録するワークメモリと、コマンド履歴をワークメモリから読み出し、コマンド履歴の順序により重み付けした統計処理を行い、記録装置の各領域に対する評価値と平均アクセス量を求めるワークメモリへ統計結果を記録する加重統計処理回路と、その統計結果を読み出してホストからのコマンドと比較して、先読み量とホストが要求している記録媒体上の領域の評価値を計算する先読み量計算回路と、加重統計回路と先読み量計算回路で使用する値を一時に保持するレジスタ群から構成された先読み予測装置を構成する。

【0010】また、上記他の目的を達成するために、先読み予測装置を搭載し、ホストからのリード要求に対し、ホストが要求している記録媒体上の領域の評価値を求めると同時に、先読み予測装置がディスクフォーマッタに対して先読み制御のための指示を出し、先読み量を制限する機能を有するディスク制御装置を構成し、このディスク制御装置からCPUが評価値を取り出し、キャッシュメモリ内に保持されているデータの置換に用いることでキャッシュメモリを制御する記録装置を構成する。

【0011】

【発明の実施の形態】図1は、本発明を用いて構成された先読み予測装置の構成図の一例である。先読み予測装置101は、統計データとコマンド履歴を保持するワークメモリ102と、ホストからのコマンド履歴から重み付け統計処理を行いアクセス特性を求める加重統計回路103と、統計結果から先読み量の算出と評価値を求める先読み量計算回路105と、加重統計回路103と先読み量計算回路105が使用するレジスタをまとめたレジスタ群104から構成されている。尚、図2に示すようにワークメモリ102を先読み予測装置201に内蔵せず、外部メモリを使用してもよい。信号マルチブレーカ106は加重統計回路103と先読み量計算回路105の制御信号を外部制御信号110によ

って切り替えてワークメモリ制御信号108を作り出す。アドレスマルチブレーカ107は加重統計回路103と先読み量計算回路105、外部アドレスバス112を外部制御信号110によって切り替えてワークメモリ102へのアドレスバス109に接続する。データバス111は、各回路とワークメモリ102および外部回路のデータバスとの接続に使用されデータの送受を行つために使用される。

【0012】本発明で行う統計処理の概念について説明する。図3は、本発明で行う統計処理の説明図である。

【0013】図示のグラフは、複数を評価値301、横軸をLBA302としている。また、このとき、ホストからのコマンド履歴がコマンド順序303の順番で古い方から305a～305eの順番に保持されているとする。

【0014】コマンド305aのLBAがaでアクセスセクタ数がa'セクタとする。この時、グラフ上では、コマンド履歴の番号に応じた評価値分だけ、位置Aから始まる領域a'の評価値が上昇する。次に、コマンド305bに問しても同様の処理を行う。ただし、コマンド305bの領域と一部重なるため、重なっている両端のLBAを求めて記録する必要がある。コマンド305aとコマンド305bの重なりの先頭部分はコマンド305bのLBAであるが対応するが、コマンド305aとコマンド305bの重なりの終端部分については、対応するLBAが存在しないため、新たにLBAを計算し、この計算した値を新たな統計データとして保持しておく。尚、図3ではこの新規LBAをa'としている。同様な手順でコマンド305eまでの重み付け統計処理を行つ結果が図3の統計結果304である。

【0015】図4は、実際の統計処理を行う場合におけるワークメモリ102の状態と各領域でのデータの形式、および計算式を示している。ワークメモリ102は、コマンド領域401と統計データ領域402および作業領域403に分かれられる。コマンド領域401では、データ形式404に示すように、ホストからのコマンド履歴のLBAとアクセスセクタ数を古いものから順に保持している。本実施例では、数百個のコマンド履歴を保持できるとする。ただし、コマンド領域は有限であるので、コマンド領域にコマンド履歴が收まりきらなくなった場合もっとも古いデータを削除し新しいデータを書き込む。このためコマンド領域はリングバッファになっている。

【0016】統計データ領域402はデータ形式405で示す形式で統計データを記録している。本実施例では、コマンド領域の約4倍程度の大きさを持つとする。評価値は式(1)で示す計算式で計算される。式(1)において、コマンド履歴と評価値の対応づけを行うためのテーブルについては後述する。LBAは各統計データの先頭LBAである。平均アクセス量は式(2)で示す計算式によって計算される。アクセス数とコマンド重複数は平均アクセス量を計算するために使用される。尚、表中の値は、例として図3のコマンド履歴の状態における値を示している。尚、統計データ領域402もコマンド履歴領域4

01と同様有限であるため、統計データ領域402に空きがなくなった場合、統計データでもっとも評価値の低い統計データを削除して領域を確保する。

【0017】図5は、レジスタ群104の構成図の一例である。コマンド履歴に関する各レジスタ(504~508)と統計データに関する各レジスタ(509~513)は、レジスタの内容をアドレスデータとして出力する所以であるアドレスマルチプレクサ503を介してアドレスバス502と接続されている。

【0018】各レジスタの役割について説明する。コマンド履歴先頭レジスタ504はワークメモリ102上のコマンド履歴領域401の先頭を示す。コマンド履歴境界レジスタ505はコマンド履歴領域401の終端を示す。コマンド履歴最大数レジスタ506は、現在保持されているコマンド履歴の総数を示す。コマンド履歴カレントポインタ507は、コマンド履歴領域401の中で、現在のコマンド履歴情報の中でどの部分が先頭になるかを示す。これは、コマンド履歴領域がリングバッファになっているためである。コマンド履歴カウンタ508は、コマンド履歴情報を用いて処理を行なう際に利用する。

【0019】統計データ先頭レジスタ509はワークメモリ102上の統計データ領域402の先頭を示す。統計データ境界レジスタ510は統計データ領域402の終端を示す。統計データ最大数レジスタ511は、現在保持されている統計データの総数を示す。統計データカレントポインタ512は、統計データ領域512の中で、現在の統計データ領域の中でどの部分が先頭になるかを示す。統計データカウンタ513は、統計データ情報を用いて処理を行なう際に利用する。

【0020】コマンドレジスタ514は、現在のコマンドに関する情報を保持する。コマンド履歴レジスタ515は、ワークメモリ102より読み出したコマンド履歴情報を保持するため使用される。統計データレジスタ516は、ワークメモリ102より読み出した統計データを保持するために使用される。統計データレジスタ517は、平均アクセス数を保持するために使用される。評価値保持レジスタ518は、評価値を保持するために使用される。統計LBA最小値レジスタ520は、統計データの中で最小のLBAの値を保持する。統計LBA最大値レジスタ521は統計データの中で最大のLBAの値を保持する。

【0021】評価値変換テーブル522は、図6の評価値変換テーブル601に示すように、コマンド履歴番号と評価値を対応付けるための変換データが保持される。コマンド履歴番号と評価値は対になって記録されており、コマンド履歴番号をこのテーブルに入力すると、対応する評価値が抽出される。このテーブルは必要に応じて動的に更新できるようにRAMで構成してもよい。また、このテーブルの更新をホストなど外部機器から行えるように

するために、テーブル制御用のコマンドセットを用意し、それを用いて外部から動的にテーブルの制御を行なう。

【0022】先読み量変換テーブル523は図6の先読み量変換テーブル602に示すように、統計データのアクセスLBAの範囲と先読み比率を対応付けるための変換データが保持される。統計データのアクセスLBAの範囲と先読み比率は対になって記録されており、統計データのアクセスLBAの範囲を入力すると先読み比率が抽出される。このテーブルは必要に応じて更新できるようにRAMで構成してもよい。

【0023】外部回路によって先読み予測装置101および201を制御する手順を説明する。図7は先読み予測装置の制御の手順を表したフローチャートである。これについて説明する。

【0024】外部回路はまず、ステップ700を実行する。

【0025】ステップ700では、ワークメモリ102のコマンド履歴カレントポインタ507の示す位置にホストからのコマンドデータを記録する。

【0026】ステップ701では、コマンド履歴カレントポインタ507に1を加える。

【0027】ステップ702では、コマンド履歴カレントポインタ507とコマンド履歴境界レジスタ505の値を比較し、コマンド履歴カレントポインタ507の値が大きい場合は、ステップ703を実行する。

【0028】ステップ703では、コマンド履歴カレントポインタ507をクリアする。

【0029】ステップ704では、加重統計回路103を起動して重み付け統計処理を行なう。動作の詳細については後述する。

【0030】ステップ705では、先読み量計算回路105を起動して先読み量を算出する。動作の詳細については後述する。

【0031】加重統計回路103の動作について説明する。図8及び図9は加重統計回路103が重み付け計算処理を行なう際の動作を示すフローチャートである。

【0032】加重統計回路103が外部回路によって起動されると、まず、ステップ801が実行され、コマンド履歴カウンタ508と統計データLBAバッファレジスタ517がクリアされる。

【0033】ステップ802では、ワークメモリ102上のコマンド履歴カレントポインタ507の示す場所のコマンド履歴の値から統計データ形式405に基づいて初期統計データを作成する。具体的には、コマンド履歴番号を評価値変換テーブル601を用いて変換したものを評価値として、コマンド履歴のLBAをLBAとして、コマンド履歴のアクセスセクタ数を平均アクセス量とアクセス総和として、そしてコマンド重量数を1と設定する。このデータをワークメモリ102上の統計データ領域402の先頭に記録

する。

【0034】ステップ803では、統計データ最大数レジスタ511に1をセットする。

【0035】ステップ804では、重量フラグをクリアする。この重量フラグは、統計処理を行う際、現在処理対象になっているコマンドが統計データ領域の記録されているデータと重なる部分が存在したかを示す。

【0036】ステップ805では、コマンド履歴カウンタ508へ1を足す。

【0037】ステップ806では、ワークメモリ102のコマンド履歴領域401から、コマンド履歴カレントポインタ507にコマンド履歴カウンタ508を足した値の示す場所からコマンド履歴を取り出し、コマンド履歴レジスタ515に読み出す。

【0038】ステップ807では、統計データカウンタ513をクリアする。

【0039】ステップ808では、ワークメモリ102上の統計データ領域の空き領域を調べ、空き領域が存在する場合は、ステップ809を実行する。そうでない場合はステップ810へ制御を移す。

【0040】ステップ809では、統計データカウンタ513と統計データ最大数レジスタ510の値を比較して統計データカウンタ513の値が最大数レジスタ511の値よりも大きい場合に、ステップ901へ制御を移す。そうでない場合は、ステップ810を実行する。

【0041】ステップ810では、ワークメモリ102上の統計データ領域402内の統計データカレントポインタ512と統計データカウンタ513を足した値が示す領域の統計データを読み出し、統計データレジスタ516にセットする。

【0042】ステップ811は、コマンド履歴レジスタ515と統計データレジスタ516の示す領域が重なっているかを比較し、重なっている場合はステップ812を実行し、そうでない場合はステップ820を実行する。

【0043】ステップ812では、ステップ811の比較結果より、コマンド履歴と統計データの重なりが存在するところが分かったため、重量フラグをセットする。

【0044】ステップ813では、統計データレジスタ516のコマンド重量数に1を加える。

【0045】ステップ814では、統計データレジスタ516のアクセス総和にコマンド履歴レジスタ515のセクタ数の値を加える。

【0046】ステップ815では、統計データレジスタ516内のコマンド重量数とアクセス総和から平均アクセス量を計算する。また、現在のコマンド履歴の番号を評価値変換テーブル601を用いて評価値に変換し、その値を統計データレジスタ516の評価値へ加える。

【0047】ステップ816では、統計データのLBAとコマンド履歴のLBAを比較し、コマンド履歴のLBAが大きい場合は、ステップ906を実行する。そうでない場合は、ス

テップ817を実行する。

【0048】ステップ817では、統計データレジスタ516の内容をワークメモリ102の統計データ領域402内の統計データカレントポインタ512と統計データカウンタ513の値を加えた値が示す領域へ記録する。

【0049】ステップ818では、統計データカウンタ513へ1を足す。

【0050】ステップ819では統計データLBAバッファレジスタ517に統計データレジスタ516の統計データLBAを設定し、ステップ808を実行する。

【0051】ステップ820では、重量フラグがセットされているかをチェックし、セットされている場合は、ステップ818を実行する。そうでない場合は、ステップ821を実行する。

【0052】ステップ821では、統計データLBAバッファレジスタ517の値とコマンド履歴レジスタ515のLBAを比較し、コマンド履歴レジスタ515の値が大きい場合は、ステップ818を実行する。そうでない場合は、ステップ823を実行する。

【0053】ステップ822では、統計データレジスタ516の値とコマンド履歴レジスタ505のLBAを比較し、コマンド履歴レジスタ505の値が大きい場合は、ステップ818を実行する。そうでない場合は、ステップ822を実行する。

【0054】ステップ823では、統計データカレントポインタ512の示すデータ以降のデータをすべて後ろにシフトして、新しい統計データを挿入できる領域を用意する。そして、コマンド履歴レジスタ515の値から、ステップ802で作成した同様の形式で新規統計データを作成し、そのデータを挿入する。

【0055】ステップ824では、統計データ最大数レジスタ511に1を足す。

【0056】ステップ825では、重量フラグをセットして、ステップ804を実行する。

【0057】ステップ901では、重量フラグをチェックする。セットされなければステップ904を実行する。セットされなければステップ902を実行する。

【0058】ステップ902では、コマンド履歴レジスタ515の値からステップ802で述べたのと同様の形式で、コマンド履歴レジスタ515から新規統計データを作成し、ワークメモリ102の統計データ領域402内で、現在存在する統計データの最後尾に追加する。

【0059】ステップ903では、統計データ最大数レジスタ511に1を加える。

【0060】ステップ904では、コマンド履歴カウンタ508に1を加える。

【0061】ステップ905では、コマンド履歴最大数レジスタ506の内容を比較し、コマンド履歴カウンタ508の値が大きければ、処理を終了する。そうでなければ、ステップ804へ制御を移す。

【0062】ステップ906では、統計データレジスタ516のLBAの値をコマンド履歴レジスタ515のLBAの値に置き換える。

【0063】ステップ907では、統計データ最大数レジスタ511に1を加える。

【0064】ステップ908では、統計データカレントポイント512の示すデータの次のデータ以降のすべてのデータをすべて後ろにシフトして、統計データレジスタ516の内容を新規統計データとして挿入する。

【0065】ステップ909では、統計データカウンタ513に2を加え、ステップ819を実行する。

【0066】ステップ910では、統計データカウンタ513の値を一時的に退避し、統計データカウンタ513をクリアする。

【0067】ステップ911では、統計データカレントポイント512に統計データ先頭レジスタの値をセットする。

【0068】ステップ912では、ワームモリ1021から、統計データを統計データレジスタ516に読み出し、統計データの評価値を評価値保持レジスタ519へ保存する。

【0069】ステップ913では、統計データカウンタ513へ1を加える。

【0070】ステップ914では、統計データレジスタ516へ、統計データを読みむ。

【0071】ステップ915では、評価値保持レジスタ519と統計データレジスタ516の値を比較し、統計データレジスタ516の値が大きければ、ステップ916を実行する。

【0072】ステップ916では、評価値保持レジスタ519に統計データレジスタ516の値の評価値を記録し、統計データカレントポイント512の値を読み出した統計データの位置へセットする。

【0073】ステップ917では、統計データカウンタ513の値と統計データ最大数を比較し、等しければ、ステップ918を実行する。そうでなければ、ステップ908へ制御を移す。

【0074】ステップ918では、ワームモリ1020の統計データカレントポイント507の示す位置のデータを削除する。

【0075】ステップ919では、統計データ最大数レジスタ511から1を引く。

【0076】ステップ920では、統計データカウンタを復旧し、ステップ809へ制御を移す。

【0077】加重統計回路103が統計データの生成を終了すると、次に、統計データのLBAの範囲を求めるために、加重統計回路103は図10で示すフローチャートに従った動作を行なう。これについて説明する。

【0078】まず、ステップ1001が実行され統計データカウンタ513がクリアされる。

【0079】ステップ1002では、統計データをワームメ

モリ102の統計データ領域402から統計データレジスタ516に読み出す。

【0080】ステップ1003では統計LBA最大値レジスタ521と統計LBA最小値レジスタ520に統計データレジスタ516の値をセットする。

【0081】ステップ1004では、統計データカウンタ513に1を加える。

【0082】ステップ1005では、統計データレジスタ516に統計データをワームメモリ102から読み出す。

【0083】ステップ1006では、統計データレジスタ516のLBAと統計LBA最大値レジスタ521の値を比較し、統計データのLBAが大きい場合は、ステップ1008を実行する。そうでない場合は、ステップ1007を実行する。

【0084】ステップ1007では、統計データレジスタ516のLBAと統計LBA最小値レジスタ520の値を比較し、統計データのLBAが小さい場合は、ステップ1009を実行する。そうでない場合は、ステップ1010を実行する。

【0085】ステップ1008では、統計データレジスタ516のLBAの値を統計LBA最大値レジスタ521へセットする。

【0086】ステップ1009では、統計データレジスタ516のLBAの値を統計LBA最小値レジスタ520へセットする。

【0087】ステップ1010では、統計データカウンタ513と統計データ最大数レジスタ521の値を比較し、統計データカウンタ513の値が大きければ、処理を終了する。そうでない場合は、ステップ1004を実行する。

【0088】図11は先読み計算回路105の動作のフローチャートを示したものである。これについて説明する。

【0089】先読み計算回路が外部回路によって起動されると、まずステップ1100が実行される。このステップでは、ホストからデータバス111を介して転送されたLBAとセクタ数をコマンドレジスタ514に記録する。

【0090】ステップ1101では、統計データカウンタ513と評価値保持レジスタ519および平均アクセス数保持レジスタ518をクリアする。

【0091】ステップ1102では、統計データカウンタ513と統計データ最大数レジスタ511の値を比較し、もし統計データカウンタ513の値が大きければ、ステップ1109を実行する。そうでなければ、ステップ1103を実行する。

【0092】ステップ1103では、ワームモリ102から統計データを統計データレジスタ516へ読み出す。

【0093】ステップ1104では、統計データレジスタ516とコマンドレジスタ514の値を比較し、アクセス領域の重なりを調べる。アクセス領域の重なりがあれば、ステップ1105を実行する。そうでなければステップ1108を実行する。

【0094】ステップ1105では、統計データレジスタ516の評価値と評価値保持レジスタ519の値を比較し、統計データレジスタ516の値が大きければ、ステップ1106を

実行する。そうでなければ、ステップ1108を実行する。

【0095】ステップ1106では、評価値保持レジスタ519の値を統計データレジスタ516の評価値に書きかえる。

【0096】ステップ1107では、平均アクセス数保持レジスタ518の値を、統計データレジスタ516の平均アクセス数に書きかえる。

【0097】ステップ1108では、統計データカウンタに1を加える。

【0098】ステップ1109では、統計LBA最大値レジスタ521から統計LBA最小値レジスタ520の値を引くことで統計データのアクセス範囲を求める。

【0099】ステップ1110では、アクセス幅の値を先読み量変換テーブル602を用いて先読み比率データに変換する。

【0100】ステップ1111では、先読み比率と平均アクセス数の積を取ることで先読み量を算出する。

【0101】次に、本発明を用いて構成されたハードディスクについて説明する。

【0102】(i)ディスク制御装置1203内に先読み予測装置1211を内蔵する場合

図12は、本発明を用いて構成されたハードディスクを用いた情報機器の構成図の一例である。ホスト1200はホストインターフェース1201によってハードディスク1202と接続されている。ハードディスク1202はディスク制御装置1203、キャッシュメモリ1220、ROM1208、CPU1213、サード系制御回路1224、そして記録媒体1228から構成されている。ディスク制御装置1203は、インターフェース制御回路1204、シーケンサ1207、先読み予測装置1211、アドレスマルチブレクサ1210および1211、データマルチブレクサ1222、EC1227、ディスクフォーマッタ1226から構成されている。キャッシュメモリ1220は、ハードディスク1202とホスト1200間で送受を行うデータを記憶しておくと共に、キャッシュメモリ1220内のデータを管理するためのセグメント管理テーブルなどの情報を記憶する場合もある。

【0103】また、先読み予測装置1211が図1で示した先読み予測装置101のようにワークメモリ102を内蔵せず、図2で示した先読み予測装置201の構成になっている場合には、先読み予測装置1211のワークメモリの働きもする。ROM1208はハードディスク1202の制御に必要なファームウェア、制御パラメータなどが記憶されている。CPU1213は、ファームウェアの実行。サード系制御回路1224の制御に用いられる。サード系制御回路1224は記録媒体1228の機械系とそれに関連のある部分の制御を行う。記録媒体1228はデータを記録する磁気ディスク、磁気ディスクからの信号と、ディスクフォーマッタとの間のデータ変換を行い読み出し書き込みを行なうためのR/Wチャネル、磁気ディスクを制御する機械系等から構成されている。尚、記録媒体としては磁気ディスク以外の記録媒体でも良い。

【0104】インターフェース制御回路1204は、ホスト1200とインターフェース1201を介して接続されており、ホスト1200とハードディスク1202間の実際のデータ転送を制御し、必要なデータを内部データバス1212へ献出する。シーケンサ1207はインターフェース制御信号1205、モジュール制御信号1210を用いて、ディスク制御装置1203内の各モジュールおよびキャッシュメモリ1220を制御する。また、必要に応じてCPU割り込み制御信号1206によってCPU1213へ割り込みを発生させる。アドレスマルチブレクサ1209はシーケンサ1207の内部アドレスバス1215とCPU1213のCPUアドレスバス1219を切り替えて、先読み予測装置1211のアドレスバスと接続する。先読み予測装置1211はホストからコマンドが来た際にそのコマンドをコマンド履歴として保持し、コマンド履歴に関する統計処理を行い、現在のコマンドにおける評価値と先読み量を算出する。

【0105】また、ディスクフォーマッタ制御信号1221が存在する場合は、この信号によって直接ディスクフォーマッタに先読み量を設定し、先読みを制御する。アドレスマルチブレクサ1214は、キャッシュメモリ1220と接続するディスク制御装置1203内の内部アドレスバス1215とCPUアドレスバス1219及びディスクフォーマッタアドレスバス1216及び、先読み予測装置1211がキャッシュメモリ1220をワークメモリとして用いる場合に使用されるアドレスバス1231を切り替える。データマルチブレクサ1222はCPUデータバス1218及びフォーマッタデータバス123とディスク制御装置1203内の内部データバス1212との接続を制御する。EC1227はディスクフォーマッタ1226とEC0データバス1229を介して接続されており、記録媒体1228より読み出したデータのエラー訂正を行う。ディスクフォーマッタ1226は、信号バス1230を介して記録媒体1228との間でデータ転送を行う。

【0106】本実施例では、キャッシュメモリ1220の制御方式として可変セグメント方式を用いた。ただし、先読み予測装置1211自体は、キャッシュメモリの制御方式に依存せずに使用することが可能である。

【0107】可変セグメント方式について説明する。図14にこの方式におけるキャッシュメモリ1400内の状態とセグメント管理テーブル1401を示す。キャッシュメモリ1400はワークエリアとデータエリアに分けて使用される。ワークエリアには、ファームウェアの情報およびセグメント管理テーブル、場合によっては先読み予測装置1211のデータが記憶される。ただし、セグメント管理テーブルは高速なアクセスが要求されるので、キャッシュメモリ1400以外の場所(ディスク制御装置1203内、CPU1213内の作業用不揮発性メモリ等)の記録領域に記録される場合もある。データエリアはハードディスク1202とホスト1200間で送受されるデータが記憶される。

【0108】本方式では、データエリア内のLBAの連続するデータを一まとまりとしてセグメントとし、各セグ

メントをセグメント管理テーブルで管理する。セグメント管理テーブルの内容は、図14のセグメント管理テーブル1401に示すように、そのセグメントの評価値、各セグメント内のデータの先頭BA、キャッシュメモリ1220内のデータの先頭アドレス、セグメントのデータサイズが記録されている。新しくデータを記憶する場合、データアクセスポイント1402の示すアドレスからデータを記憶させ、データの記憶が終了した時点で、データの記憶を開始した先頭アドレスおよび対応するBA。そして記憶したデータのサイズをセグメント管理テーブルに登録し、生成したセグメントの最終尾の次のアドレス値にデータアクセスポイント1402の値を更新する。データエリアはリードバッファになっており、データエリアの最後までデータが記憶されると、データエリアの先頭に戻って後続のデータを記憶させる。この時、新しいデータによって上書きされるセグメントが存在する場合、そのセグメントを破棄し、セグメント管理テーブルの対応するセグメント情報を無効にする。

【0109】ホストからコマンド受けた場合についてハードディスク1202の動作について説明する。

【0110】図15は、ディスク制御装置1203とCPU1213の動作を示すフローチャートである。ステップ1502に示すようにディスク制御装置1203がホスト1200からコマンドを受けると、ディスク制御装置1203はコマンド受信割り込みをCPU1213に対して発行しCPU1213を呼び出す。次にディスク制御装置1203は、ステップ1503に示すように、先読み予測装置1211へホスト1200からのコマンドデータを転送する。その後、ステップ1504では、先読み予測装置1211が統計処理と先読み量の算出を行う。そして、ステップ1505で、先読み予測装置1211は、直接ディスクフォーマッタ1226に対して最大先読み量を設定する。

【0111】一方、CPU1213は、ディスク制御装置1203からコマンド受信割り込みを受けると、ステップ1512に示すようにコマンドの解析を行う。そして、ステップ1513では、ホスト1200からのコマンドがリードコマンドかどうか判定し、達えば、ステップ1516で示すように、他のコマンドの処理をディスク制御装置1203を操作して行う。リードコマンドなら、ステップ1515で、キャッシュメモリ内のデータとのヒット判定を行う。データがヒットした場合、ステップ1506に示すように、ディスク制御装置1203を制御してキャッシュメモリ1220上のヒットしたデータをホスト1200へ転送する。またその時点で行われている先読みに関する処理はそのまま継続する。

【0112】ヒットしなかった場合、ステップ1516でハーフヒット判定を行う。

【0113】ミスの場合、ステップ1517を実行する。このステップでは、新しいセグメントをキャッシュメモリ1220上に生成する。もしキャッシュメモリ1220に空き領域がない場合、セグメント管理テーブル1401の各セグメ

ントの評価値とデータサイズを比較して、データサイズが平均アクセス数保持レジスタ518の値よりも大きく、その中の評価値が最も低いセグメントを調べ、そのセグメントの先頭にデータアクセスポイント1402を設定する。そのセグメント情報を削除する。新たにデータアクセスポイント1402の値を先頭アドレスとし、評価値保持レジスタ519の値を評価値として設定した新規セグメントを生成する。

【0114】ハーフヒットの場合、ステップ1518を実行する。このステップでは、評価値保持レジスタ519の値が高ければ、ステップ1519でセグメント管理テーブル1401内のハーフヒットしたセグメントのセグメントサイズを更新する。この更新方法には以下に示す2通りがある。

【0115】(a) ハーフヒットの場合でハーフヒットしたセグメントのデータが図17の1700に示すようにホスト要求データの後ろにあたる場合、データアクセスポイント1402を図17の1700から1701で示す位置に更新する。これによってホスト要求データを記録媒体1228から読み出した場合、後ろの部分がちょうどハーフヒットしたセグメントのデータと重なるようにデータアクセスポイント1402を設定される。そしてセグメント管理テーブル1401内のハーフヒットしたセグメントのセグメントサイズを更新する。

【0116】(b) ハーフヒットの場合でハーフヒットしたセグメントのデータが図18の1800に示すように、ホスト要求データの前半部にあたる場合、データアクセスポイント1402を図18の1800から1801で示す位置に更新する。これによって不足分のデータのみをハーフヒットしたセグメントの直後から連続して読み出すようにする。そしてセグメント管理テーブル1401内のハーフヒットしたセグメントのセグメントサイズを更新する。

【0117】ミスおよびハーフヒットの場合ステップ1507に示すようにCPU1213がディスク制御装置1203を操作して先読みを起動する。

【0118】ステップ1508で、ホスト要求分のデータがキャッシュメモリ1220に読み込まれたかを判定し、読み込まれた場合、ディスク制御装置1203はCPU1213に対してセグメント更新割り込みを発行する。CPU1213は、ステップ1519でセグメント情報を更新し、ディスク制御装置1203を起動して、ステップ1506を実行させる。次にディスク制御装置1203は、ステップ1509で先読みを継続し、ステップ1510で最大先読み量に先読み量が達したか判定する。最大先読み量に先読み量が達した場合、ステップ1511で先読みを停止させ、CPU1213に先読み停止割り込みを発行する。これを受けたCPU1213はステップ1520でセグメント情報を更新する。

【0119】(2)ディスク制御装置1301の外部に先読み予測装置1302を搭載する場合
図13は、本発明を用いて構成されたハードディスクを

用いた情報機器の構成図の一例である。図12の構成との変更点は、先読み予測装置1302がディスク制御装置1301の外部に設置されている。このため、先読み予測装置1302はCPUデータバス1218とCPUアドレスバス1219およびCPU制御信号1217に接続されている。

【0120】ホストからコマンドを受けた場合についてハードディスク1300の動作について説明する。

【0121】図16は、ディスク制御装置1301とCPU1213の動作を示すフローチャートである。ステップ1600に示すようにホストからコマンドを受けると、ディスク制御装置1301はコマンド受信割り込みを発行してCPU1213を呼び出す。CPU1213は、ディスク制御装置1203からの割り込みを受けると、ステップ1608でコマンドの解析を行う。そして、ステップ1609では、ホスト1200からのコマンドがリードコマンドかどうか判定し、ええとステップ1601で、他のコマンドの処理をディスク制御装置1203を操作して行う。リードコマンドなら、ステップ1610で先読み予測装置1302へホスト1200からのコマンドデータを転送する。そして、ステップ1611で先読み予測装置1302を制御して統計処理と先読み量を算出する。この後、ステップ1612で、キャッシュメモリ1220内のデータのヒット判定を行う。データがヒットした場合、ステップ1602で、ディスク制御装置1301を制御してキャッシュメモリ1220内のヒットしたデータをホスト1200へ転送する。先読みに関しては特に制御をさせず現状を維持する。

【0122】ヒットしなかった場合、ステップ1613でハーフヒット判定を行う。

【0123】ミスの場合、ステップ1614で、新しいセグメントをキャッシュメモリ1220上に生成する。もしキャッシュメモリ1220に空き領域がない場合、セグメント管理テーブル1401の各セグメントの評価値とデータサイズを比較して、データサイズが平均アクセス数保持レジスタ510の値よりも大きく、その中の評価値が最も低いセグメントを調べ、そのセグメントの先頭にデータアクセスポイント1402を設定する。そして、セグメント情報を削除し、新たにデータアクセスポイント1402の値を先頭アドレスとし、評価値保持レジスタ510の値を評価値として設定した新規セグメントを生成する。

【0124】ハーフヒットの場合、ステップ1615を実行する。このステップでは、評価値保持レジスタ510の値が高ければ、ステップ1615でセグメント管理テーブル1401内のハーフヒットしたセグメントのセグメントサイズを更新する。この更新方法には以下に示す2通りがある。

【0125】(a) ハーフヒットの場合でハーフヒットしたセグメントのデータが図17の1700に示すようにホスト要求データの後ろにあたる場合、データアクセスポイント1402を図17の1700から1701で示す位置に更新する。これによってホスト要求データを記録媒体1228から読み出した場合、後ろの部分がちょうどハーフヒットし

たセグメントのデータと並なるようにデータアクセスポイント1402を設定される。そしてセグメント管理テーブル1401内のハーフヒットしたセグメントのセグメントサイズを更新する。

【0126】(b) ハーフヒットの場合でハーフヒットしたセグメントのデータが図18の1800に示すように、ホスト要求データの前半部にあたる場合、データアクセスポイント1402を図18の1800から1801で示す位置に更新する。これによって不足分のデータのみをハーフヒットしたセグメントの直後から連続して読み出すようにする。そしてセグメント管理テーブル1401内のハーフヒットしたセグメントのセグメントサイズを更新する。

【0127】ミスおよびハーフヒットの場合、ステップ1601を実行する。

【0128】このステップでは、先読み予測装置1302から最大先読み量を読み出し、ディスク制御装置1301に指示をだし、ディスクフォーマッタ1304に最大先読み量を設定する。そして、ステップ1603に示すように先読みを起動する。

【0129】ステップ1604で、ホスト1200要求分のデータがキャッシュメモリ1220に読みこまれたかを判定し、読みこまれた場合、ディスク制御装置1301はCPU1213に対してセグメント更新割り込みを発生させる。CPU1213は、ステップ1617でセグメント情報を更新し、ディスク制御装置1301を起動して、ステップ1602を実行させる。次にディスク制御装置1301は、ステップ1605で先読みを継続し、ステップ1606で最大先読み量に先読み量が達したか判定する。最大先読み量に先読み量が達した場合、ステップ1607で先読みを停止させ、CPU1213に対してディスク制御装置1301は先読み停止割り込みを発行する。これを受けたCPU1213はステップ1618でセグメント情報を更新する。

【0130】本発明を用いて構成されたディスクアレイコントローラの一例を図19に示す。インタフェース制御回路1901は、ホスト1200とのインターフェース1201を制御する。マイクロプロセッサ1903は、ディスクアレイコントローラ1900内の各モジュールを制御する。記録装置制御回路1905は、記録装置1906を制御する。キャッシュメモリ1902は、ホスト1200及び記録装置1906から転送されて来たデータを一時的に保持する。バス1901は、ディスクアレイコントローラ1900内の各モジュールを接続するため使用する。記録装置接続バス1908は、ディスクアレイコントローラ1900と記録装置1906を接続するためを使用する。

【0131】ホスト1200からコマンドを受けた場合についてディスクアレイ1900の動作について説明する。

【0132】図20は、ディスクアレイコントローラ1900の全体の動作とその内部のマイクロプロセッサ1903の動作を示すフローチャートである。このフローチャートで示す動作は図16で示すフローチャートと比較して、

ステップ2016で最大先読み量を設定するのが記録装置制御回路1005である以外同様である。本実施例では、磁気ディスクを記録媒体に用いた場合について説明したが、無論、記録媒体が光磁気ディスクなどの他の円盤状記録媒体を用いた場合についても同様である。

【0133】

【発明の効果】本発明では、ホストからのコマンドに対して、その履歴を保持し、記録媒体上の各領域の平均アクセス量を求める。以後その領域に対してホストからアクセスがあった場合、先読み量を最適化し、キャッシュメモリへ余分なデータを読み込まないように先読みを制御する。このためキャッシュメモリの使用効率が改善すると共に、必要なデータを読み込んだ時点でディスクフォーマッタの動作が停止しているため、ホストの要求から、シーケンス動作の開始までの時間を短縮することができる。

【0134】また、コマンド履歴の時間的な情報を考慮した重み付け統計処理を行うことで、記録媒体上の各領域のホストからのアクセス頻度を求める。キャッシュメモリの各セグメントが対応する記録媒体上の領域についての評価値を求めておく、そして、ホストからアクセスがあった場合、その評価値に基づいてキャッシュメモリ内への記録媒体からのデータの読みこみ位置、およびデータの置換を制御することで、キャッシュメモリの使用効率を改善できる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明を用いて構成された先読み予測装置の構成図である。

【図2】図1の先読み予測装置においてワークメモリを外部に設けた場合の構成図である。

【図3】先読み予測装置で行われる重み付け統計処理の概略図である。

【図4】ワークメモリの構成と各領域でのデータ形式および統計処理を行う際に使用される計算式の説明図である。

【図5】図1のレジスタ群102の詳細な構成図である。

【図6】図5の各テーブルの変換形式の説明図である。

【図7】先読み予測装置の動作を説明したフローチャートである。

【図8】加重統計回路が重み付け統計処理を行う際の動作を説明したフローチャートである。

【図9】加重統計回路の重み付け統計処理を行う際の動作を説明したフローチャートである。

作を説明したフローチャートである。

【図10】加重統計回路が統計データのLBAの範囲を求める際の動作を説明したフローチャートである。

【図11】先読み量計算回路の動作を説明したフローチャートである。

【図12】図1あるいは図2の先読み予測装置を内蔵したディスク制御装置を用いて構成されたハードディスク装置の構成図である。

【図13】図1あるいは図2の先読み予測装置をディスク制御装置の外部に設けて構成されたハードディスク装置の構成図である。

【図14】図12あるいは図13のハードディスクにおけるキャッシュメモリの制御方式の説明図である。

【図15】図12のハードディスクがホストからコマンドを受けた場合の動作を説明したフローチャートである。

【図16】図13のハードディスクがホストからコマンドを受けた場合の動作を説明したフローチャートである。

【図17】図15および図16のハードディスクにおいてキャッシュメモリのデータに対してハーフヒットが起こった場合の処理の説明図である。

【図18】図15および図16のハードディスクにおいてキャッシュメモリのデータに対してハーフヒットが起こった場合の処理の説明図である。

【図19】図1あるいは図2の先読み予測装置を搭載したディスクアレイコントローラを用いて構成されたディスクアレイの構成図である。

【図20】図19のディスクアレイがホストからコマンドを受けた場合の動作を説明したフローチャートである。

【符号の説明】

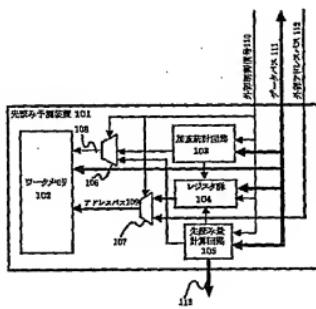
106…制御信号マルチプレクサ、107…アドレスマルチプレクサ、108…ワークメモリ制御信号、404…コマンド領域データ形式、405…統計データ領域データ形式、503…アドレスマルチプレクサ、1205…インターフェース制御信号、1210…モジュール制御信号、1216…ディスクフォーマッタアドレスバス、1223…ディスクフォーマッタデータバス、1231…アドレスバス、1221…ディスクフォーマッタ制御信号、1229…ECCデータバス、1230…信号バス、1225…記録媒体制御信号、1907…バス、1908…記録装置制御バス

【図6】



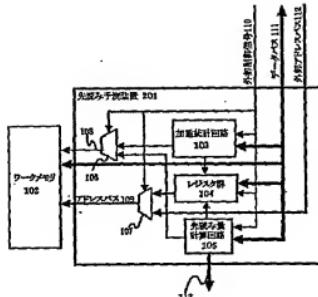
【図1】

図1



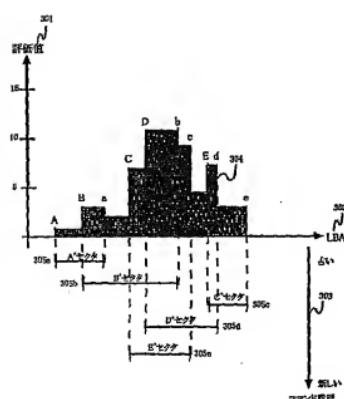
【図2】

図2



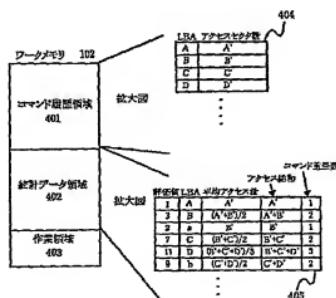
【図3】

図3



【図4】

図4



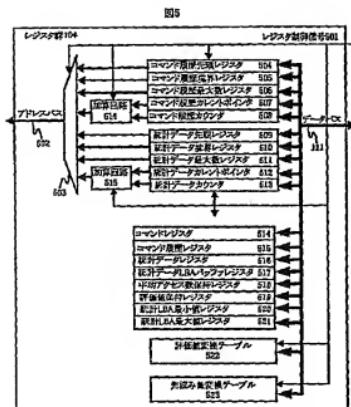
評価値の計算式

$$\text{総計データ領域の評価値} = \sum (\text{マニド領域の各号に對応する評価値}) - \text{一致値}$$

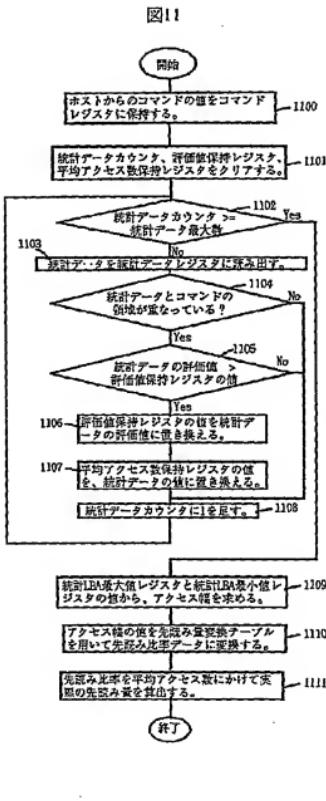
平均アセス数の計算式

$$\text{平均アセス数} = \frac{\sum (\text{アセス領域が重なるコマンドのアセスセクタ数})}{\text{アセス領域が重なるコマンド数}}$$

【図5】

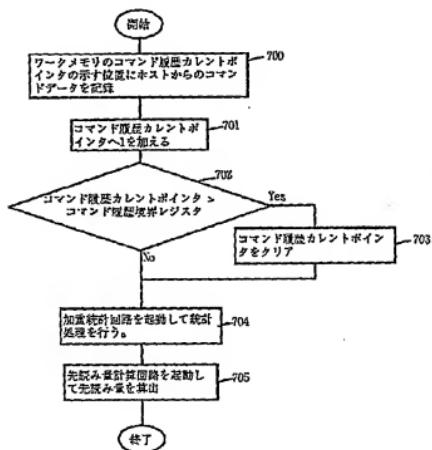


【図11】

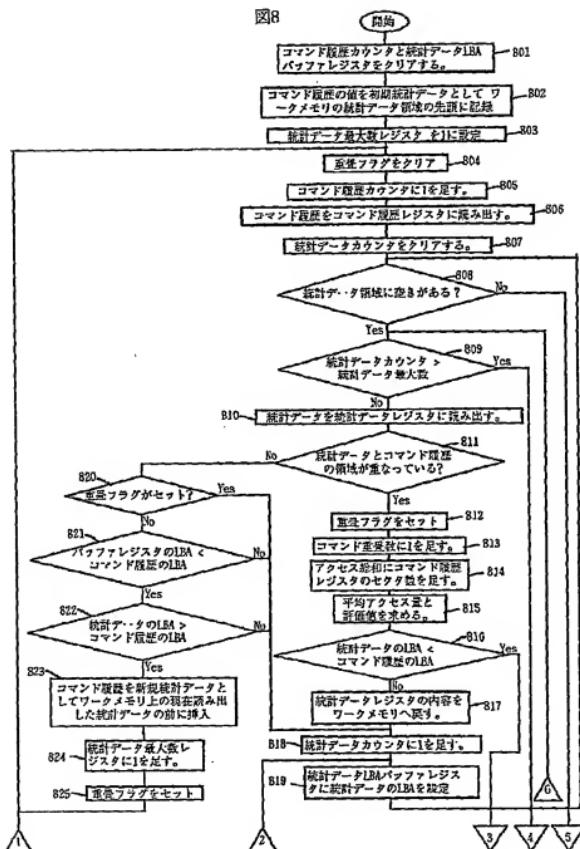


【図7】

図7

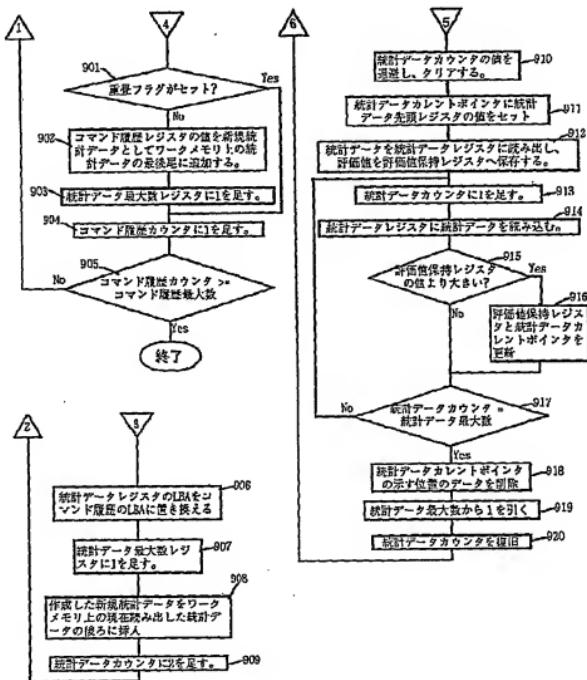


【図8】



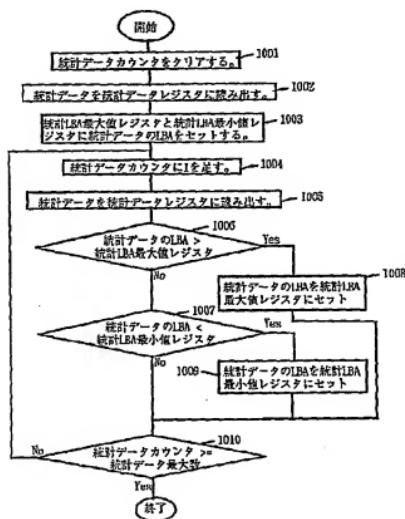
[図9]

四



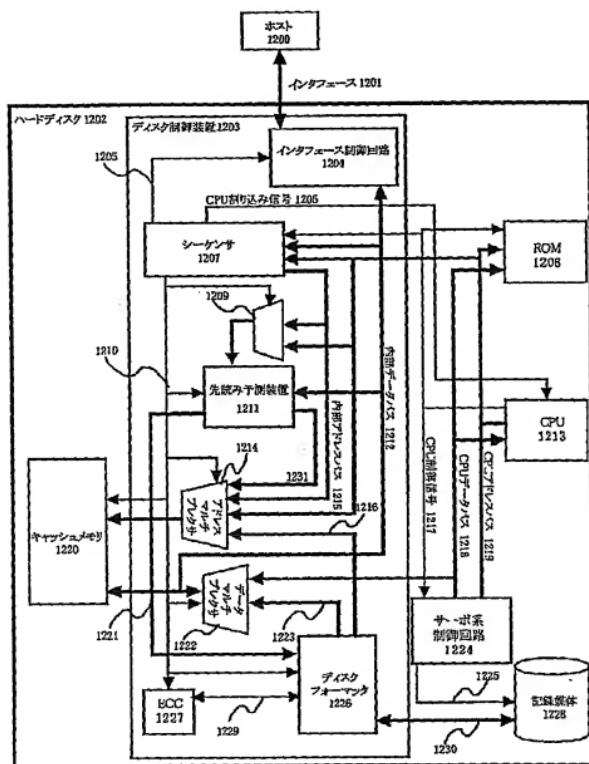
【図10】

図10



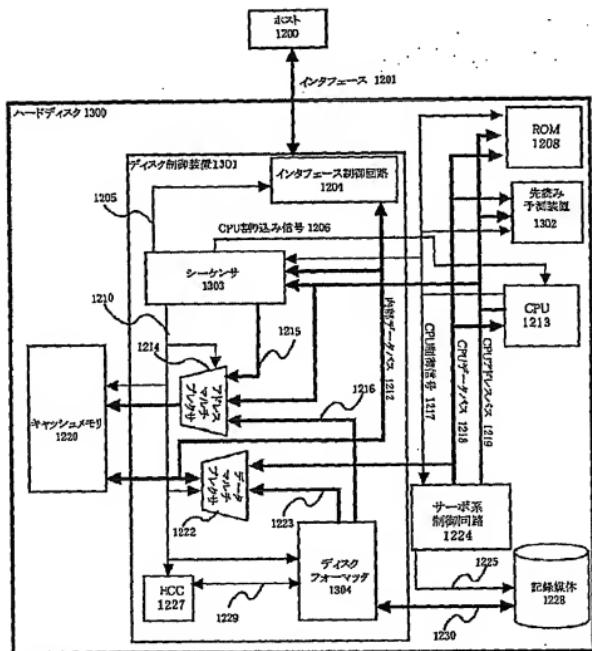
[图12]

图12



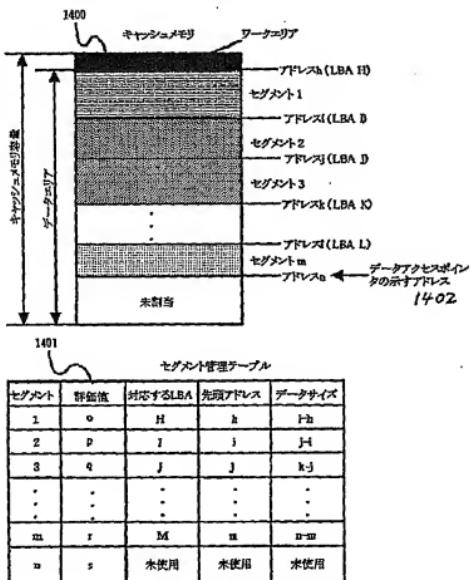
[圖 13]

图13



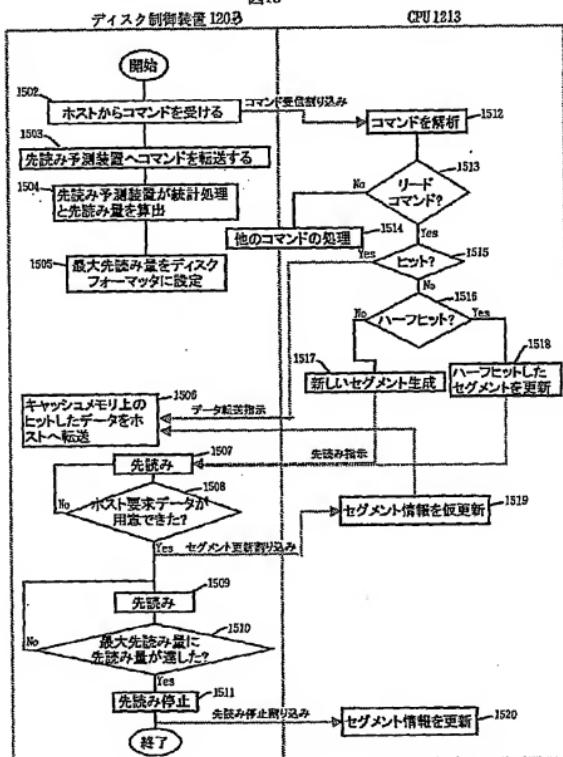
【図14】

図14

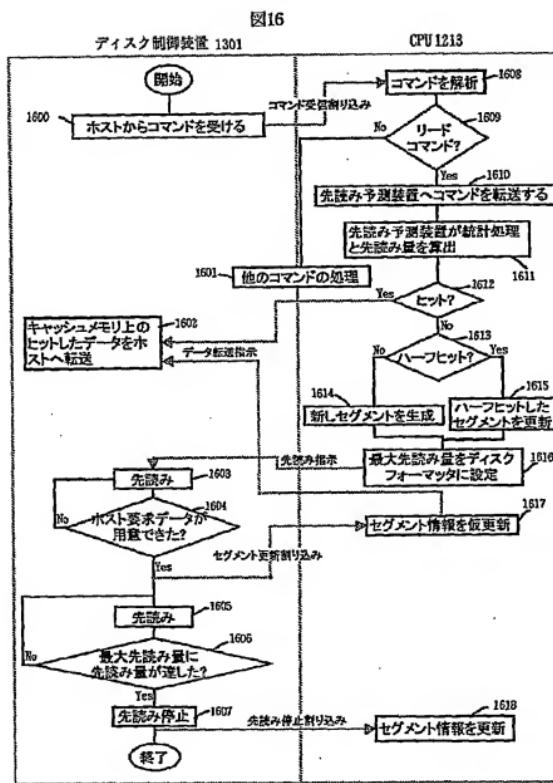


【図15】

図15

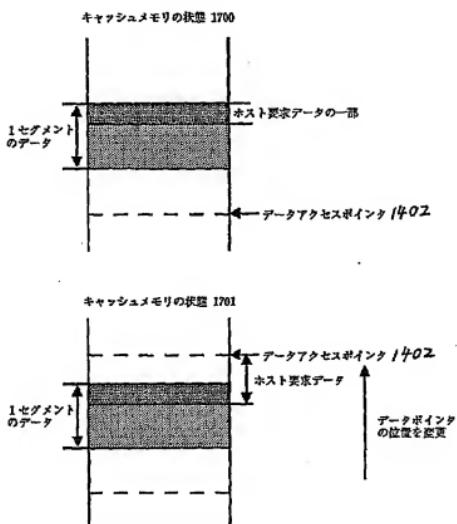


【図16】



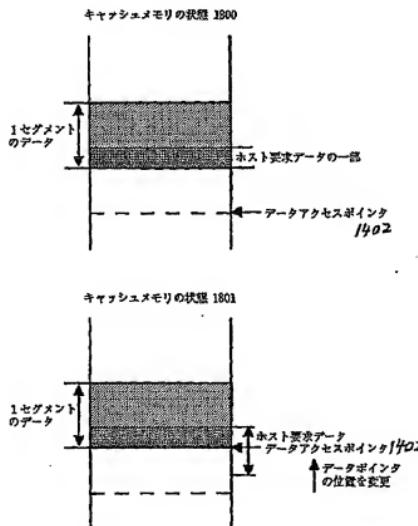
【図17】

図17



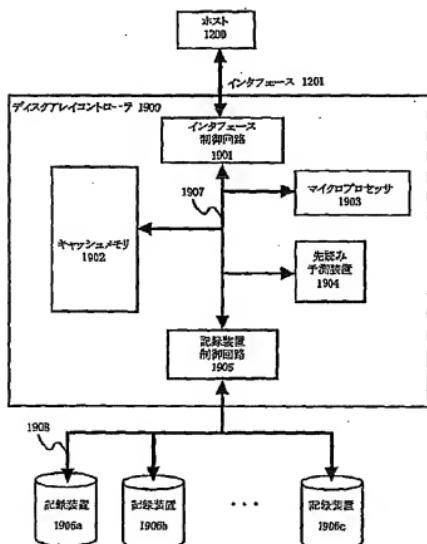
【図18】

図18



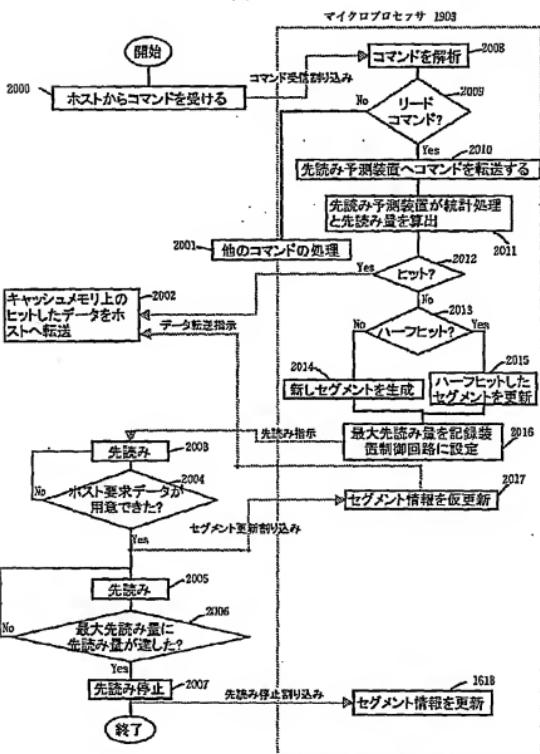
【図19】

図19



【図20】

図20



フロントページの続き

(72)発明者 本田 聖志

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株式会社日立製作所システム開発研究所内

(72)発明者 市川 正敏

神奈川県川崎市麻生区王禅寺1099番地 株式会社日立製作所システム開発研究所内

(72)発明者 高安 厚志

神奈川県小田原市国府津2880番地 株式会社日立製作所ストレージシステム事業部内

(72)発明者 西川 学

神奈川県小田原市国府津2880番地 株式会社日立製作所ストレージシステム事業部内

Fターム(参考) SB005 JJ13 MM11 NN22 VV03
SB065 BA01 CE12 CH05
50044 AB01 BC01 CC04 FG10 FG30
HH02 HL02